19 BUNDESREPUBLIK DEUTSCHLAND

(1) Offenlegungsschrift ® DE 19641776 A1

(6) Int. Cl.6: H 04 L 12/22 G 07 F 19/00 G 06 F 17/50



PATENTAMT

DEUTSCHES

Aktenzeichen:

196 41 776.7 Anmeldetag: 4. 9.96 (43) Offenlegungstag: 13. 3.97

Mit Einverständnis des Anmelders offengelegte Anmeldung gemäß § 31 Abs. 2 Ziffer 1 PetG

(7) Anmelder:

TeleCash Kommunikations-Service GmbH, 70174 Stuttgert, DE

(74) Vertreter:

Blutke, K., Dipl.-Ing., Pat.-Anw., 71032 Böblingen

(7) Erfinder:

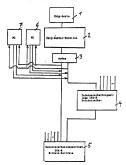
Matzke, Dietmar G., 61389 Schmitten, DE; Habel, Klaus, 65599 Dornburg, DE

Prüfungsantrag gem. § 44 PatG ist gestellt

(5) Computerprogrammgesteuertes Verfahren zum gesicherten Aufbau einer Wähl-Leitungsverbindung und zur gesicherten Datenübertragung zwischen einem Chipkarten-Terminal und einer zentralen Datenverarbeitungsanlage

 Computerprogrammgesteuertes Verfahren zum gesicher-ten Aufbau einer W\u00e4hil-Leitungsverbindung und zur gesicherten Datenübertragung zwischen einem Chipkarten-Terminal (2) und einer zentralen Datenverarbeitungsanlage (3, 4) unter Ausschluß unbefugten Zugriffes auf die Leitungsverbindung und/oder die Daten.

Dieses Verfahren schließt eine gegenseitige Authentisierung der Datenverarbeitungsanlage und des Terminals mittels gegenseitig übertragener unverschlüsselter und verschlüsselter Zufallwerte, eine Überprüfung und ggf. Vergabe eines Terminal-Identifikations-Codes, Maßnahmen zur Verhinderung von Doppel-Abrechnungen und eine Löschung der im Terminal (2) zwischengespeicherten Bezahl-Daten etc. erst nach einer Akzeptanz-Prüfung ein.



Beschreibung

Die Erfindung betrifft ein computerprogrammgesteuertes Verfahren zum gesicherten Aufbau einer Wähl-Leitungsverbindung und zur gesicherten Datenübertragung zwischen einem Chipkarten-Terminal und einzetntralen Datenwersrbeitungsanlage unter Ausschluß unbefügten Zugriffes auf diese Leitungsverbindung und/oder die Daten.

Im Rahmen bargeldlosen Geldverkehrs werden auch 10 sogenannte Chipkarten für den Einkauf von Waren o.a. verwendet; aus dem Chip können gedachte Geldbeträge "entnommen" werden, bis sich der Vorrat an gedachtem Geld mich Erber fach in der Vorrat an gedachtem Geld mich perschöpft hat.

Im Chip einer solchen Chipkarte ist in einem elektro-is nischen Speicher u. a. ein einen Gelübetrug darstellender Wert (als Zahl) gespeichert. Bei einem Kaufvorgang wird dieser Wert um den jeweiligen Kaufpreis der Ware verringert, ein Vorgang der der Verwendung allgemein bekannter Telefonkarten ähnelt. Kaufvorgänge mit der 20 Chipkarte können solange fortgesetzt werden, bis der gedachte Gelübert im Chip auf Null reduziert ist.

Für den Umgang mit der Chipkarte ist ein Gerät erforderlich, mit dessen Hilfe die im Chip gespeicherten Werte gelesen und ggfls. auch verändert werden kön- 25 nen. Bei Telefonkarten verbirgt sich dieses Gerät hinter dem Apparate-Einsteckschlitz für die Telefonkarte, Für Chipkarten zum Einkauf von Waren o. ä. sind sogenannte Chipkarten-Terminals vorgesehen, die bei Händlern, in Dienstleistungsbetrieben etc. (bei Terminalbesitzern) 30 aufgestellt sind. Für den Bezahlvorgang ist die Chipkarte in eine dafür vorgesehene Lese/Schreibstation des Terminals zu stecken. Das Terminal liest den in der Chipkarte enthaltenen Geldwert und verringert diesen um den Kauf(Bezahl)betrag. Der Kaufbetrag kann z. B. 35 über eine Tastatur in das Terminal eingegeben worden sein. Es ist ledoch auch denkbar, daß die Eingabe des Kauforeises in das Terminal auf andere Weise geschieht. z. B. über sogenannte Scanner, wie sie heute an fast allen Kaufhauskassen zur schnellen Erfassung der Preise ver- 40

Nach dem "Abbuchen" des Kaufpreises von dem im Chip gespeicherten Geldwert, der Verringerung dieses Wertes um den Kaufpreis, erhebt sich die Frage, wie nun z.B. der Händler, über dessen Terminal gekauft 45 wurde, zu seinem Geld kommt, und dies bei einer Vielzahl von Terminals, die bei einer Vielzahl von Händlern aufgestellt sind. Alle diese Terminals sind über Telefonleitungen o.a. mit einer zentralen Datenverarbeitungsanlage verbunden. Die an den Terminals bei Kaufvor- 50 gängen von den Chipkarten abgebuchten Bezahlbeträge werden pro Terminal zusammen mit anderen terminal-, chipkarten- und terminalbesitzerspezifischen Daten an die zentrale Datenverarbeitungsanlage übertragen. Im Rahmen der Übertragung und nach Empfang 55 der übertragenen Daten durch die Datenverarbeitungsanlage finden verschiedene Prüfungen statt, bevor die Datenverarbeitungsanlage veranlaßt, daß dem betroffenen Terminalbesitzer (Händler) der über sein Terminal getätigte Umsatz auf seinem Bankkonto gutgeschrieben 60

Die durchzuführenden Prüfungen sind unerläßlich, soll der Zugrift von Unbefugten auf die Übertragungsleitungen oder die zu übertragenden Daten verhindert werden. Die Prüfungen dienen weiterhin der Verhindersten von Fehlbuchungen und Datenverlatsen- der Händler, der Terminalbesitzer, der auf sein Geld wartet, soll dieses auch sicher bekommen, hier in Form einer

elektronischen Habenbuchung auf seinem Computer-Bankkonto.

Fig. 1 zeigt ein vereinfachtes Blockschafbild mit einem Chipkarten-Terminal 2 und entralen Datenwersbeitungsnahgen 4, 5 für einen bargeldlosen Geldverkehr mit einer Chipkarte. Der Aufbau der Leitungsverbindungen, die Datenübertragung und verschieden computerprogrammgesteuerte Prüfungen und Abanahnen können auf unterschiedliche Art, nach unterschiedliche Verlatren erfolgen.

Ein bekanntes vorgeschlagene Verfahren steht in Zusamnenhang mit dem sogenamten Z-Moden, eines Software-Übertragungsverfahren für eine Datei, die aus logisch zusammengefaßten Datensätzen besteht. Daten überträgt unter Beachtung vordefinierter Kriterien ein Sender eine Datei an einen Empfänger. Die Datei ist durch einen Dateinamen und füre Länge definiert, sie wird in eine Vielzahl sogenannter Pakete aufgegüedert.

Die Datensätze sind verdichtet und mit Pr
üfziffern versehen.

Der Empfang von Paketen und der gesamten Datei wird vom Empfänger in Prüfintervallen an den Sender durch eine sogenannte Quittier-Information bestätigt. Die Anzahl der Pakete, die eine Quittierung nach sich zieht, kann je nach Anforderung dynamisch variabel

Bei dem bekannten vorgeschlagenen Verfahren werden zuvor erwähnte Chipkarten verwendet.

Beim "Aufladen" der Chipkarten wird in diesen u. a.

eine Chip-Kennummer und
 ein Ausgangs-Wertbetrag, z. B. DM 400.— eingeschrieben (elektronisch gespeichert).

Die Chip-Kennummer und der Werrbetrag können won einem Chipkarten-Terminal, in welche die Chipkarte für einen Kauffbezahlpvorgang eingeführt wird, gelsen werden. Der Kaufbetrag wird in das Chipkarten-Terminal über eine Tastaur eingegeben und automatisch von dem im Chip gespeicherten Wertbetrag abgezogen. Die verbleibende Differen: wird automatid durch das Chip-Karten-Terminal im Chip anstelle des wohergehenden Werbetrages gespeichert.

5 Erfolgte z. B. ein Kauf für DM 10.—, so sind anstelle des ursprünglichen Wertbetrages von DM 400.— jetzt nur noch DM 390.— im Chip vermerkt; es kann also noch mehrfach eingekauft werden, bis auch dieser Betrag verbraucht ist.

Die Chipkarte gestattet somit ein bargeldloses Einkaufen.

Die Frage, wie nun der Händler zu seinem Geld kommt, wurde bereits vorstehend andeutungsweise beantwortet von den Chipkarten beim Einkauf auf einem Ferminal abgebuchte Kauf(Besahl)bertigs werden zusammen mit anderen Daten, so auch der Händler-Bankverbindung elektronisch an eine zentrale Datenwerabeitungsanlage 5 weitergeleitet, an die die Terminals aller Händler deurch Telefonanwahl angeschlossen sind.

Nach einigen Prüfungen der übermittelten Daten bewirkt diese Datenverarbeitungsanlage, daß jeder Hände ler einen entsprechenden Berrag für die bei ihm getätigten Einkäufe auf seinem Bankkonto gutgeschrieben bekommt. Allgemein hat sich für diese Art des bargeidlosen Einkaufes der Beerfif "electronic cash" einsebürgert.

Beim Aufladen des Chips mit Kennummer und Wertbetrag wird zugleich in der zuvor erwähnten zentralen Datenverarbeitungsanlage 5, der sogenannten EvidenzZentrale eine Schatten-Konto-Datei angelegt, in der mier dem Ordnungsbegriff der Kennummer des Chips auch der Wertbetrag der Chipkarte gespeichert ist. Gehen in der Evidenz-Zentrale informationen ein, fir weiche Chipkarten welche Kaufbeträge abgebucht wurden. So wird dies aus Grinden der Sicherheit auch in der Schatten-Konto-Datei anetwolkzogen. Die Abbuchung vom Schattenkonto bewirkt für dem betroffenen Händler, von dessen Terminal der Chipkarten-Umsatz gemelde wurde, daß auf seinem Computer-Bankkonto ein in

entsprechender Bertrag gutgeschrieben wird.
Eine solche Buchung auf dem Bankkonto des Händlers erfolgt selbstverständlich nicht in der Datenverarbetungsnaftage DVA-E der Evidera-Zentrale selbst. Die
DVA-E ist mit den Computern angeschlossener Banken
verbanden, in denen die Händler-Konteta geführt werden. Die DVA-E überträgt an den entsprechenden
Bank-Computer die Information, einem durch Namen
und Bankverbindung ausgewiesenen Händler einen bestimmten Bertrag gützuschreiben.

20

Das verwendete Chipkarten-Terminal enthält eine elektronisch austesbare Handlerkarte (Händler ist eine gängige Bezeichnung für einen Terminal-Besitzer, der nicht immer ein Händler seln mid, dem Dienstleistungsbetriebe u. am pflegen neben Händlern ebenfälls zeinen bargeldlosen Geldverkehr) aus der neben der Händlerdenflikation auch die Bankverbindung des Händlers ausgelesen und zusammen mit den Cripkarten-Buchungsdarten and Er belden-Zentrale Übermittelt

werden können. Der Übermittlung der Daten geht eine telefonische Anwahl der Evidenz-Zentrale voraus, die Übertragung der Informationen erfolgt über ein herkömmliches Modem 3 und Telefonleitungen.

Das zuvor erwähnte bekannte Verfahren ist jedoch mit einer Reihe signifikanter Nachteile behaftet:

a) Nach dem Z-Modem-Übertragungsprotokoll erfolgt eine protokollbasierte (nicht logische) Quittierung des Empfanges von Informationen durch die Evidenz-Zentrale 5 an das sendende Terminal 2. 55 Auf Grund dieser Quittierung werden die bis zu diesem Zeitpunkt im Terminal zwischengespeicherten Buchungsdaten, welche an die Evidenz-Zentrale 5 oder den Netzbetreiber 4 gesendet wurden, gelöscht. Dabei wird nicht berücksichtigt, ob 60 gelöst. die übertragenen Buchungsdaten - durch Hacker bewirkt - möglicherweise eine Gutschrift auf ein fremdes "Hacker"-Konto auslösen würden. Nach Löschung der zwischengespeicherten Buchungsdaten im Terminal, ausgelöst durch die Quittierung 65 seitens der Evidenz-Zentrale, erhält bei einer Fremdkonto-Gutschrift der berechtigte Händler kein Geld, eine begründete Reklamation ist nicht

möglich, da die zwischengespeicherten Daten gelöscht wurden und es in der Regel keinen Terminal-Ausdruck gibt.

b) Desweiteren ist es durch die manuelle telefonische Anwahl der DVA-N 4 des Netzbetreibers oder der DVA-E 5 der Evidenz-Zentrale für eine nachfolgende Datenübertragung möglich, versehentlich andere im Netz betriebene fremde PC's 6. 7 (oft als electronic mail boxes bezeichnet) anzuwählen, die nach dem Z-Modem-Übertragungsverfahren den Empfang der an sie gelangten Informationen dem Chipkarten-Terminal bestätigen. Dies löst wie zuvor in einem anderen Zusammenhang bemerkt, die Löschung der im Terminal zwischengespeicherten Buchungsdaten aus, abgehen davon, daß die vom fremden PC empfangenen Daten nicht an die Evidenz-Zentrale bzw. den Netzbetreiber weitergeleitet werden. Im schlimmsten Falle eines erfolgreichern kriminellen Hackers können die auf seinem PC empfangenen Daten manipuliert und weitergeleitet werden, um eine Gutschrift auf einem "Hacker"-Konto zu bewirken.

c) Ebenso ist es denkbar, daß ein Hacker Buchungsdaten einer Chipkarte simuliert und zur Auslösung einer Bankgutschrift auf ein "Hacker"-Konto be-

nutzt d) Als Nachteil kann es sich auswirken, daß bei der Vergabe von Datei-Namen die gleiche Bezeichnung mehrfach vergeben und benutzt wird. Eine in der Evidenz-Zentrale unter einem bestimmten Dateinamen gespeicherte Datei wird beim Eintreffen einer gleichbenannten Datei von dieser überschrieben, um Mehrfach-Gutschriften bei Mehrfachsendungen derselben Datei zu vermeiden. Diese Regelung hat jedoch den Nachteil, daß unterschiedliche aber unerwünschterweise gleich benannte Dateien untergehen können und bei der Gutschriften-Erstellung nicht mehr berücksichtigt werden können. e) Desweiteren ist es möglich, daß Hacker über einen Fremd-PC den Netzbetreiber oder die Evidenz-Zentrale mit unsinnigen Informationen derart "verstopfen", daß die relevanten Übertragungsleitungen für den erwünschten Datenfluß blockiert sind.

3 Zur Vermeidung dieser Nachteile ist es Aufgabe der Erfindung, ein computerprogrammgesteuertes Verfahren zum gesicherten Aufbau einer Wähl-Leitungsverbindung und zur gesicherten Datenübertragung zwissehen einem Chipkarten-Terminal und einer zentralen Datenwerrebeitungsanlage unter Ausschluß unheufugen Zugriffes auf diese Leitungsverbindung und/oder ab Datenwarzebesen, mit anderen Worten, ein Verfahren, welches einen Hackerzugriff außerst erschwert zwu, men möglich macht, welches eine ischere Datenübertragung gewährleistet und die Gefahren von Datenverlusten, Falsch- und Onoselbuchungen ausschieße.

Diese Aufgabe der Erfindung wird in vorteilhafterweise durch die im Anspruch 1 angegebenen Merkmale

Vorteilhafte Weiterbildungen der Erfindung sind in den Unteransprüchen gekennzeichnet.

Die Erfindung ist in den Zeichnungen dargestellt und wird im folgenden näher beschrieben. Es zeigen

Fig. 1 ein vereinfachtes Blockschaltbild mit einem Chipkarten-Terminal und zentralen Datenverarbeitungsanlagen für einen bargeldlosen Geldverkehr mit einer Chipkarte zur Anwendung eines bekannten Ver-

5 fahrens nach dem Stand der Technik aber auch zur Anwendung des erfindungsgemäßen Verfahrens.

Fig. 2 eine Wiedergabe einer Übersicht zur Zusammengehörigkeit der Teildarstellungen der Fig. 2A, 2B und 2C.

Fig. 2A, 2B und 2C Teildarstellungen eines schematischen Blockdiagramms zur Verdeutlichung des Ablaufes des erfindungsgemäßen Verfahrens.

Die Fig. 2A, 2B und 2C zeigen zusammengehörend ein schematisches Blockschaltbild des erfindungsgemä- 10 Ren Verfahrens

Dieses bezieht sich auf einen gesicherten Aufbau einer Wählleitungsverbindung und eine gesicherte Datenübertragung zwischen einem autorisierten Chipkartenarbeitungsanlage DVA-E 5 bzw. DVA-N 4. Der Block 11 bezieht sich auf die telefonische Anwahl der Datenverarbeitungsanlage 4 oder 5 der Evidenz-Zentrale bzw. des Netzbetreibers. Eine solche Anwahl zielt auf die Herstellung der physikalischen Leitungsverbindung 20 zwischen dem Modem 3 des Chipkarten-Terminals 2 und der empfangenden Datenverarbeitungsanlage 4 bzw. 5 ab. Dabei erfolgt eine Signalisierung (DCD Data Carrier Detect) über eine Steuerleitung

tokoll offenbart der durch eine telefonische Anwahl adressierte Empfänger seine Bereitschaft zum Empfang einer Datei durch Aussenden eines bestimmten Bereitschaftssignales. Dieses Signal kann eine Einstiegsmögmeidung dieser Möglichkeit wird nach Anwahl der Datenverarbeitungsanlage 4 bzw. 5 gemäß dem erfindungsgemäßen Verfahren kein Bereitschaftssignal zum Empfang einer Datei ausgesandt. Die Leitung bleibt logisch tot. Es kommt zum Verbindungsabbruch, sollte auf der Empfangsleitung direkt etwas an die Datenverarbeitungsanlage gesendet werden.

Einem Hacker bleibt somit die Empfangsbereitschaft der Datenverarbeitungsanlage verborgen.

baues zwischen Terminal 2 und Datenverarbeitungsanlage 4, 5 dient eine gegenseitige Authentisierung mittels unverschlüsselter und verschlüsselter Zufallszahlen: Hierzu wird in Block 14 eine 8 Byte umfassende Zufalls-

A, z. B. 47112345.

erzeugt, in Block 15 zwischengespeichert und in Block 16 an das Terminal 2 gesendet.

Nach Empfang von A wird im Terminal 2 in Block 17 eine Zufallszahl B erzeugt, in Block 18 zwischengespei-

In Block 17 wird die empfangene Zufallszahl A zu Av

Zur automatischen computerprogrammgesteuerten Verschlüsselung von Information stehen allgemein bekannte elektronische Bauteile mit entsprechenden Verschlüsselungsalgorithmen bereit. Nach Festlegung auf den Verschlüsselungsalgorithmus wird das dafür geeig- 60 nete elektronische Bauteil an dafür vorhergesehener Stelle des (intelligenten) Terminals und/oder der Datenverarbeitungsanlage eingesetzt, Sobald dieses Verschlüsselungsbauteil programmgesteuert mit einer unverschlüsselten Information beaufschlagt wird, wandelt es diese automatisch entsprechend dem Verschlüsselungsalgorithmus in eine verschlüsselte Information um.

In Block 20 wird durch eine Abfrage sichergestellt, ob

das Terminal 2 schon mit einem sogenannten Terminal-Identifikations-Code versehen wurde, durch den das Terminal eineindeutig hinsichtlich Geräteren und Konfiguration gekennzeichnet ist. Dieser Code ist an vorgeschriebener Stelle des Terminals gespeichert, er kann programmgesteuert abgefragt werden. Ist ein solcher Terminal-Identifikations-Code vorhanden (in einem solchen Fall ist dieser Terminal-Identifikations-Code auch in der Datenverarbeitungsanlage abgespeichert worden), wird in Block 21 dieser Code TID, zusammen mit der verschlüsselten Zufallszahl Av und der Zufallszahl B als 3 x 8 Byte langer Datensatz an die Datenverarbeitungsanlage 4 bzw. 5 übertragen. Beim Fehlen eines Terminal-Identifikations-Codes TID im Terminal wird Terminal 2 und einer autorisierten zentralen Datenver- 15 zur Kennzeichnung dieses Fehl-Status ein 8 Nullen 0000 0000 umfassender Wert erzeugt (22) und in Block 23 zusammen mit der verschlüsselten Zufallszahl Av und der Zufallszahl B an die Datenverarbeitungsanlage 4 bzw. 5 gesendet.

Beim Vorliegen eines TID wird im Block 21 dieser TID zusammen mit Av und B an die Datenverarbeitungsanlage als 3 × 8 Byte langer Datensatz gesendet.

Zur Vermeidung des Aufwandes, der erforderlich wäre, wenn ein Wartungstechniker beim Fehlen des Termi-(Nach dem bekannten Z-Modem-Übertragungspro- 25 nal-Identifikations-Code am Orte des Terminals erscheinen müßte, um dort in Abstimmung mit der Datenverarbeitungsanlage einen neuen Terminal-Identifikation-Code TIDneu vor zugeben und ihn in das Terminal einzuspeichern, erfolgt erfindungsgemäß die Vergabe lichkeit für den Hacker in das System bieten). Zur Ver- 30 und das Einschreiben des TIDneu in das Chipkarten-Terminal automatisch programmgesteuert.

Nach Empfang des im Block 21 bzw. 23 gesendeten 3×8 Bytes langen Datensatzes durch die Datenverarbeitungsanlage 4 bzw. 5 wird in Block 24 geprüft, ob zwischen dem Senden der Zufallszahl A in Block 16 und dem Empfang der im 3×8 Byte langen Datensatz enthaltenen verschlüsselten Zufallszahl Av durch die Datenverarbeitungsanlage mehr als 3 sec vergangen sind. Diese kurze Zeit bietet eine gewisse Sicherheit, um Hak-Zur Herstellung eines gesicherten Verbindungsauf- 40 kern den Einstieg in das System zu verwehren oder zu erschweren, da nicht damit zu rechnen ist, daß ein Hakker in dieser kurzen Zeit den "richtigen" Weg findet.

Sollten mehr als 3 sec vergangen sein, erfolgt Abbruch 25, andernfalls wird das Verfahren fortgeführt 45 wobei in Block 26 die vorgeschriebene Satzlänge geprüft wird. Liegt diese nicht vor, erfolgt Abbruch 25, ansonsten wird der Verfahrensablauf fortgesetzt: in Block 27 wird geprüft wird, ob die in Block 15 zwischengespeicherte Zufallszahl A der im empfangenen Daten-50 satz enthaltenen verschlüsselten Zufallszahl Av entspricht. Nur im Entsprechungsfall wird das Verfahren fortgeführt, ansonsten erfolgt Abbruch in Block 29.

Die Prüfung im Block 27 ist einfach durchzuführen: Die in Block 15 zwischengespeicherte Zufallszahl A wird mit einem wie im Terminal verwendeten Verschlüsselungsbauteil verschlüsselt und das Verschlüsselungsergebnis mit der im 3×8 Byte langen Datensatz enthaltenen verschlüsselten Zufallszahl Av verglichen. Bei Gleichheit bestehen keine Bedenken- das Verfahren kann fortgeführt werden.

Es ist aber auch denkbar, daß ein auf das terminalseitig verwendete Verschlüsselungsbauteil abgestimmtes Entschlüsselungsbauteil in der Datenverarbeitungsanlage verwendet wird. Mit diesem würde die im 3 x 8 Byte langen Datensatz enthaltene verschlüsselte Zufallszahl Av decodiert (entschlüsselt) werden: das Entschlüsselungsergebnis müßte bei störungsfreiem Ablauf des Verfahrens mit der in Block 15 zwischengespeicherten Zu-

failszahl A übereinstimmen. Im nachfolgenden Block 28 erfolgt die Ahfrage, ob

das Kennzeichen 0000 0000 für ein Fehlen des Terminal-Identifikations-Codes vorliegt. Sollte dies der Fall sein, erfolgt in Block 31 die Vergabe eines neuen Terminal-Identifikations-Codes TIDneu aus einem Vorrat zulässiger Werte. Andernfalls wird im Block 30 der im 3 x 8 Byte langen Datensatz enthaltene TID dahingehend überprüft, oh es sich um einen zulässigen Wert handelt, der beitungsanlage gespeichert wurde. Bei Zulässigkeit wird das Verfahren mit Block 32, der auch auf Block 31 folgt, fortgesetzt. Im Block 32 wird die vom Terminal mit dem 3×8 Byte langen Datensatz empfangene Zufallszahl B zu By verschlüsselt (dies erfolgt in Analogie 15 zu der Verschlüsselung der Zufallszahl auf der Terminalseite). Der empfangene zulässige Terminal-Identifikations-Code TID bzw. der neu vergebene Terminal-Identifikations-Code TIDneu werden in Block 32' zwischengespeichert. In Block 33 erfolgt die Übertragung 20 der Werte TIDneu und Bv an das Terminal. Nach Empfang dieser Werte durch das Terminal erfolgt dort im Block 34 die Abfrage, ob nach Absenden der in Block 21 bzw. 23 enthaltenen Information und dem Empfang der im Block 33 enthaltenen Information z. B. mehr als 3 sec. 25 vergangen sind, eine Abfrage, die analog Block 24 zu

Im Block 36 wird geprüft, ob die in Block 18 zwischengespeicherte Zufallszahl B und die durch Übertragung 33 empfangene verschlüsselte Zufallszahl Bv auch einander entsprechen. Diese Überprüfung erfolgt analog zu der im Block 27 durchgeführten. Nur im Entsprechungsfall wird das Verfahren fortgesetzt. Andernfalls erfolgt Abbruch 35.

Im Block 37 erfolgt, sofern im Terminal 2 bisher noch 35 kein Terminal-Identifikations-Code eingespeichert war, das Einspeichern des von der Datenverarbeitungsanlage in Block 31 neu vergebenen Terminal-Identifikations-Codes TIDneu. Dieses Einspeichern (hier "Einbrennen" genannt) geschicht programmgesteuert (auto- 40 matisch). Als Speicher ist ein sogenanntes EEPROM-Element oder ein vergleichbares Bauteil vorgesehen, daß auch spätere Änderungen der eingespeicherten Information zuläßt. Für den Fall, daß das Terminal bereits mit einem Terminal-Identifikations-Code versehen war, 45 wird Block 37 umgangen.

Im Anschluß daran wird in Block 38 unter Bezugnahme auf TID bzw. TIDneu (hierbei handelt es sich um terminalspezifische Daten) eine sogenannte Bezahl-Datei BEZ-Datei erstellt und zwischengespeichert, in der 50 vom Terminal erfaßte Bezahldaten mit chipkarten- und händlerspezifischen Daten zusammengestellt werden. In Block 39 wird diese BEZ-Datei vom Terminal an die Datenverarbeitungsanlage übertragen. Dort wird in Block 40 die empfangene BEZ-Datei zwischengespei- 55 chert (vorzugsweise unter einem anderen Datei-Namen, um im Falle der Z-Modem-Besonderheiten ein Überschreiben von Dateien gleichen Namens zu verhindern. Im Block 41 wird geprüft, ob Dateien doppelt angeliefert wurden (eine Doppelverarbeitung identischer Da- 60 teien ist zu verhindern, da sie zu unerwünschten Doppelhuchungen führen würde). Hierzu wird die aktuell empfangene BEZ-Datei mit vormals empfangenen und zwischengespeicherten Dateien auf identischen Inhalt überprüft. Im Identitätsfall erfolgt Abbruch 42, ggfls. mit 65 Fehlermeldung, andernfalls wird die empfangene BEZ-Datei in Block 43 gesichert.

Im Block 44 werden die in der BEZ-Datei enthaltenen

Daten zur Bankverbindung des Händlers mit denen in der Datenverarbeitungsanlage gespeicherten Bankdaten des Händlers verglichen. Bei Unstimmigkeiten erfolgt Abbruch 45 (gegebenenfalls wie auch in anderen Abbruchsfällen mit Meldung). Bei Übereinstimmung der Bankverbindungsdaten wird in Block 46 geprüft, ob die in der empfangenen BEZ-Datei enthaltenen TID bzw TIDneu Werte mit den im Block 32' zwischengespeicherten Werten übereinstimmen. Danach kommt es vormals bei Vergabe dieses Wertes in der Datenverar- 10 in Block 47 zu einer sogenannten Quittungserstellung, in der die Ergebnisse der Prüfung der BEZ-Datei zusammengestellt sind. Diese Quittung wird in Block 48 an das Terminal 2 gesendet, Dort erfolgt in Block 50 die Verarbeitung der Quittungsinformation. Für den Fall, daß die BEZ-Datei für eine Weiterverarbeitung durch die Datenverarbeitungsanlage im Block 49 akzeptiert werden kann, erfolgt eine Löschung der im Block 38 zwischengespeicherten BEZ-Datei, diese wird nun nicht mehr gebraucht, sie ist ohnehin im Block 43 der Datenverarbeitungsanlage gesichert worden, ihrer Weiterverarbeitung im Block 49 steht nichts mehr entgegen: die Umsatzbeträge können den Händlern auf ihren Computer-Bankkonten gutgeschrieben werden. Sollte sich bei der Überprüfung in Block 51 herausstellen, daß die Quittungsinformation eine Weiterverarbeitung der BEZ-Datei nicht zuläßt, erfolgt Abbruch 52, ggfls mit Fehlermeldung, oder eine Wiederholung bestimmter Vorgänge. Die in Block zwischengespeicherte BEZ-Datei wird deshalb zunächst nicht gelöscht.

Nach dem Löschen der BEZ-Datei in Block 53 beginnt der Verfahrenszyklus wieder mit Block 11. Das erfindungsgemäße Verfahren beinhaltet eine Service-Steigerung für den Kunden: Fehlermeldungen bzw. Abbruchhinweise erfolgen sofort, der Kunde wird zielgerecht geleitet und geführt; es bietet ein hohes Maß an Sicherheit, Komfort, Kundennähe, Datenschutz und Datensicherheit.

Patentansprüche

1. Computerprogrammgesteuertes Verfahren zum gesicherten Aufbau einer Wähl-Leitungsverbindung und zur gesicherten Datenübertragung zwischen einem Chipkarten-Terminal (2) und einer zentralen Datenverarbeitungsanlage (4, 5) unter Ausschluß unbefugten Zugriffes auf die Leitungsverbindung und/oder die Daten, dadurch gekennzeichnet,

a) daß nach Anwahl (11) der Datenverarbeitungsanlage durch das Terminal (2) von der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) ein Zufallswert A generiert (14), gespeichert (15) und an das Terminal (2) übertragen (16) wird,

b) daß vom Terminal (2) der empfangenen Zufallswert A zu Av verschlüsselt (19), ein Zufallswert B generiert (17), gespeichert (18) und Av und B an die Datenverarbeitungsanlage übertragen (21, 23) werden,

e) daß von der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) geprüft (27) wird, ob A und Av einander entsprechen und daß im Entsprechungsfall von der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) der empfangene Zufallswert B zu Bv verschlüsselt (32) und an das Terminal (2) übertragen (33) wird, d) daß vom Terminal (2) geprüft (36) wird, ob B und By einander entsprechen,

e) daß ein im Terminal (2) gespeicherter Terminal-Identifikations-Code TID bzw. ein Signal F für ein Fehlen dieses Codes vom Terminal (2) an die Datenverarbeitungsanlage (4, 5) übertragen (21, 23) wird.

f) daß von der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) beim Empfang des Terminal-Henrifikations-Codes TID durch Vergleich (30) desselben mit allen gälügen in der Datenverarbeitungsanlage (4, 3) gespeicherten Terminal-Identifikations-Codes geprifit wird, ob der empfangene Terminal-Identifikations-Code TID zulksig ist 10 bew. daß von der Datenverarbeitungsanlage Terminal-Identifikations-Code TIDneu generiert(3) lwiden in der Datenverarbeitungsanlagene Terminal-Identifikations-Code TIDneu genetiert(3) lwiden in der Datenverarbeitungsanlagene Terminal-Identifikations-Code TIDneu generarbeitungsanlagene Terminal-Identifikations-Code TIDneu generarbeitungsanlagene Terminal-Identifikations-Code TIDneu generarbeitungsanlagene Terminal-Ide

g) daß dieser (TIDneu) an das Terminal (2) 15 gesendet (33) und dort zu dessen (2) künftiger Kennzeichnung eingespeichert (37) wird, h) daß der — gemäß e) — von der Datenverar-

h) daß der — gemäß e) — von der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) empfangene Terminal-Identifikations-Code TID bzw. — der gemäß f 20 — generierte neue Terminal-Identifikations-

 — generierte neue Terminal-Identurikations-Code TIDneu für eine spätere Prüfoperation in der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) zwischengespeichert (32') wird,

i) dab im Entsprechungställ – gemäß d) – B 2s entspricht Bu und bei Vorliegen eines Terminäl-Identifikations-Codes ITID bzw. eines neuen Terminäl-Identifikations-Codes ITID bzw. eines Terminäl (2) eine dort (2) zwischenzuspeichernte Zahlbertage, terminäl, chipkatren-3und terminälbesitzer-spezifische Daten umfasarbeitungsaniage zwischenzgesicher (39) wird, j) daß diese Datei von der Datenverarbeitungsaniage zwischeneggesichert (40) und mit 32.

tungsanlage zwischengespeichert (40) und mit 3 vorhergehenden empfangenen Dateien auf Identität ihres Inhaltes zum Ausschluß von Datei-Doppelverarbeitungen verglichen (41) wird

k) daß die – gemäß h – in der Datenverarbeiutugsanlage (4, 5)zwischengspeicherten Werte (32) TID bzw. TIDneu mit denen in der von
der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) empfangenen Datei enthaltenen Worten TID bzw.
TIDneu auf Übereinstimmung geprüft (46) 45
werden.

l) daß von der Datenverarbeitungsanlage (4,5) nach erfolgter Dateiprüfung eine die Prüfergebnisse enthaltende Quittierungsinformation erstellt (47) und an das Terminal (2) übertragen 50 (48) wird, und

m) daß im Terminal (2) nach Vorliegen einer für die Weiterverarbeitung (49) der Datei zu akzeptierende Quittierungsinformation die – gemäß i – zwischengespeicherte Datei ge- 55 löseht wird.

2. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekenn-zeichnet, daß nach Ablauf einer vorgegeben Zeit (im einstelligen Sekundenbereich), gerechnet ab Übertragungsbeginn (16) des Zulallwertes A bis 60 zum Empfang des verschüsselten Zufallswertes Av durch die Datenverarbeitungsanlage die Leitungsverbindung abgebrochen (25) wird.

 Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, daß nach Ablauf einer vorgegeben Zeit 65 (im einstelligen Sekundenbereich), gerechnet ab Übertragungsbeginn (21) des Zufallwertes B bis zum Empfang des verschlüsselten Zufallswertes Bv durch das Terminal (2) die Leitungsverbindung abgebrochen (35) wird.

4. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, daß nach der Anwahl (11) der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) die Leitungsverbindung abgebrochen (13) wird, wenn als erstes auf der Anwählleitung Daten an die Datenverarbeitungsange gesendet werden.

ge gesendet werden.

5. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, daß der Terminal-Identifikations-Code
TID bzw. das Signal F – gemaß 0 –, der – gemäß
b) – verschülsseite Zufallswert Av und der Zufallswert B – gemäß b) – in einem Übertragungsschritt als Datensatz definierter Satzlänge vom
Chipkarten-Terminal (2) an die Datenverarbeitungsanlage (4, 5) übertragen (21, 23) werden, und
daß beim Empfrag dieses Datensatzes von der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) dessen vorgeschriebene Satzlänge sperift (26) wird.

6. Verfahren nach Anspruch 1. dadurch gekennzeichnet, daß zum Ausschluß (41) von Doppelverarbeitungen von Dateien, die aktuelle von der Datenverarbeitungsanlage (4, 5) empfangene Datunter einem anderen Dateinamen zwischengespeichert wird, wobei sich die Identitätsprüfung auf den Dateiinhalt bezieht.

7. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, daß bei der Dateiprüfung die in der Dateinthaltenen terminalbesitzer-spezifischen Bankverbindungsdaten mit den in der Datenverarbeitungsanlage gespeicherten Bankverbindungsdaten aller Terminalbesitzer verglichen (44) werden.

Hierzu 5 Seite(n) Zeichnungen

Nummer: Int. Cl.⁶: Offenlegungstag: DE 196 41 776 A1 H 04 L 12/22 13. März 1997

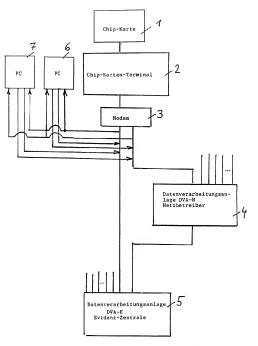


FiG.1

Nummer: Int. Cl.⁶: Offenlegungstag:

DE 196 41 776 A1 H 04 L 12/22 13. März 1997

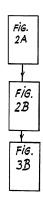


FiG.2

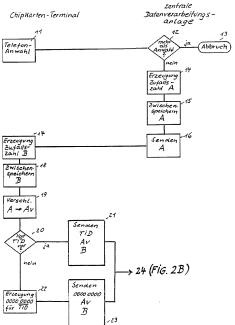
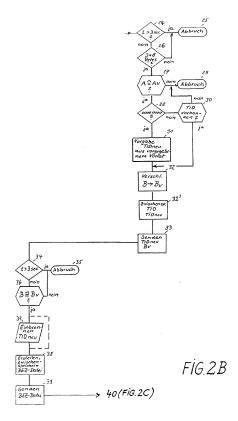
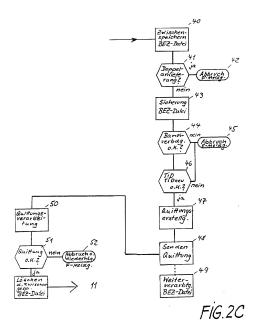


FIG. 2A



Nummer: Int. Cl.⁶: DE 196 41 776 A1 H 04 L 12/22 13. März 1997

Int. Cl.⁵: Offenlegungstag:



602 071/614